(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-185539 (P2002-185539A)

(43)公開日 平成14年6月28日(2002.6.28)

| | | | 17741 - 73 M (MCCMI OLDO |
|---------------|------|------------|--------------------------|
| (51) Int.Cl.7 | 識別記号 | FΙ | テーマコート*(参考) |
| H04L 12/66 | | H04L 12/66 | B 5B089 |
| G06F 13/00 | 351 | G06F 13/00 | 3517 5K030 |

審査請求 未請求 請求項の数10 OL (全 24 頁)

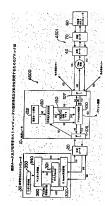
| (21)出顯番号 | 特顧2000-382597(P2000-382597) | (71)出顧人 000005223 | | |
|----------|-----------------------------|---|-----|--|
| (22)出顧日 | 平成12年12月15日 (2000. 12. 15) | 富士通株式会社 神奈川県川崎市中原区上小田中4丁E | 11番 | |
| | s . | 1号 (72)発明者 安藤 忠直 神奈川県横浜市港北区新横浜3丁目9番18 号宿土通コミュニケーション・システムス 株式会村内 | | |
| | | (74)代理人 190089224 弁理士 遠山 勉 (外1名) | | |
| | | 最終頁 | て続く | |

(54) 【発明の名称】 不正侵入防御機能を有する I P 通信ネットワークシステム

(57)【要約】

【課題】 他のキャリア(他のプロバイダ)の I Pネッ トワーク、つまり自律システムを介して侵入してきた不 正者を1つ1つの中継個所を逆上り特定せず、直接境界 個所にて検出することで不正者を高速に (短時間に) 特 定し、遮断する。

【解決手段】 IP通信ネットワークシステムは、それ ぞれ独立のドメインのIPネットワークを構成し、かつ I Pパケットのインテリア伝送及びエクステリア伝送を 行う複数の自律システムを備えるIP通信ネットワーク システムであって、前記複数の自律システムのそれぞれ の前記IPネットワークの境界個所に位置する複数の境 界中継装置のそれぞれは、伝送されてきた前記IPパケ ットが不正侵入の不正パケットである場合、前記不正パ ケットの再侵入を検出するためのフィルタリング情報に 基づいて前記再侵入を検出したときは、前記不正パケッ トを廃棄する廃棄手段と、前記フィルタリング情報を同 一自律システム内の他の全ての前記境界中継装置に配布 する配布手段とを有する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 それぞれ独立のドメインの I P ネットワ ークを構成し、かつ I Pパケットのインテリア伝送及び エクステリア伝送を行う複数の自律システムを備える「 P通信ネットワークシステムであって、

前記複数の自律システムのそれぞれの前記IPネットワ 一クの境界個所に位置する複数の境界中継装置のそれぞ れは、

伝送されてきた前記 I Pパケットが不正侵入の不正パケ ットである場合、

前記不正パケットの再侵入を検出するためのフィルタリ ング情報に基づいて前記再侵入を検出したときは、前記 不正パケットを廃棄する廃棄手段と、

前記フィルタリング情報を同一自律システム内の他の全 ての前記境界中継装置に配布する配布手段とを有する[P通信ネットワークシステム。

【請求項2】 前記複数の自律システムのそれぞれのホ ストコンピュータは、伝送されてきた前記IPパケット が不正侵入の不正パケットであることを予め定められた 判定情報に基づいて検出する検出手段を有する請求項1 記載のIP通信ネットワークシステム。

【請求項3】 前記境界中継装置の前記配布手段は、前 記フィルタリング情報を前記不正パケットを伝送してき た対向の前記自律システム内の前記境界中継装置に更に 配布する請求項1または2記載の1P通信ネットワーク システム。

【請求項4】 前記複数の自律システムのそれぞれの前 記IPネットワークの中継個所に位置する複数の中継装 置のそれぞれは、

伝送されてきた前記 I Pパケットが不正侵入の不正パケ 30 ットである場合。

前記不正パケットの再侵入を検出するためのフィルタリ ング情報に基づいて前記再侵入を検出したときは、前記 不正パケットを廃棄する廃棄手段と、

前記フィルタリング情報を同一自律システム内の他の全 ての前記中継装置に配布する配布手段とを有する請求項 2または3記載のIP通信ネットワークシステム。 【請求項5】 独立のドメインのIPネットワークを構 成し、かつIPパケットのインテリア伝送及びエクステ リア伝送を行う自律システムの境界個所に位置し、

伝送されてきた前記 I Pパケットが不正侵入の不正パケ ットである場合、

前記不正パケットの再侵入を検出するためのフィルタリ ング情報に基づいて前記再侵入を検出したときは、前記 不正パケットを廃棄する廃棄手段と、

前記フィルタリング情報を前記自律システム内の他の全 ての境界中継装置に配布する配布手段とを有する境界中 緋装置。

【請求項6】 前記配布手段は、前記フィルタリング情

ステム内の境界個所に位置する境界中継装置に更に配布 する請求項5記載の境界中継装置。

【請求項7】 それぞれ独立のドメインの [Pネットワ 一クを構成し、かつ I Pパケットのインテリア伝送及び エクステリア伝送を行う複数の自律システムを備えるⅠ P通信ネットワークシステムにおいて、

前記複数の自律システムのそれぞれは、

伝送されてきた前記 I Pパケットが不正侵入の不正パケ ットであることを予め定めた判定情報に基づいて検出す 10 るステップと、

前記IPネットワークの一つの境界個所で、前記不正パ ケットの再侵入を検出するためのフィルタリング情報に 基づいて前記再侵入を検出したとき、前記不正パケット を廃棄するステップと、

前記フィルタリング情報を同一自律システム内の他の全 ての境界個所に配布するステップとを有する不正侵入防 御方法。

【請求項8】 前記フィルタリング情報を前記不正パケ ットを伝送してきた対向の前記自律システム内の境界個 20 所に配布するステップを更に有する請求項7記載の不正 侵入防御方法。

【請求項9】 前記複数の自律システムのそれぞれは、 伝送されてきた前記 I Pパケットが不正侵入の不正パケ ットである場合、

前記IPネットワークの一つの中継個所で、前記不正パ ケットの再侵入を検出するためのフィルタリング情報に 基づいて前記再侵入を検出したときは、前記不正パケッ トを廃棄するステップと、

前記フィルタリング情報を同一自律システム内の他の全 ての中継個所に配布するステップとを更に有する詰求項 7または8記載の不正侵入防御方法。

【請求項10】 独立のドメインのIPネットワークを 構成し、かつIPパケットのインテリア伝送及びエクス テリア伝送を行う自律システムの境界個所において、

伝送されてきた前記 I Pパケットが不正侵入の不正パケ ットである場合、

前記不正パケットの再侵入を検出するためのフィルタリ ング情報に基づいて前記再侵入を検出したときは、前記 不正パケットを廃棄するステップと、

前記フィルタリング情報を前記自律システム内の他の全 40 ての境界個所に配布するステップとを有する不正侵入防 御方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は不正行為防止機能を 有する I P (Internet Protocol)通信ネットワークシス テムに関し、特にインターネットにおける自律システム (AS:Autonomous System)のホストコンピュータに対する 悪意のデータ通信を探知(追跡)し、不正行為を防止す 報を前記不正パケットを伝送してきた対向の前記自律シ 50 ることを可能にするIP通信ネットワークシステムに関 する。

[0002]

【従来の技術】国際的な規模の I Pネットワークである インターネットにおいて発生する不正行為(以下、不正 アクセスと記載することもある) に対して、この不正行 為の発信元を特定して自動的に遮断することにより、不 正行為者(以下、単に不正者と記載することもある)か らホストコンピュータ及びインターネットを保護する必 要がある。

【0003】この不正行為としては、例えば、故意に大 10 量の無効パケットを特定のホストコンピュータに送信し て、ホストコンピュータの機能停止を生じさせるDoS 攻撃(サービス停止攻撃:Denial of Service Attack) や、他人のパスワードを不正に入手するために、パスワ ードを可変させながら何度もホストコンピュータにアク セスを行う行為がある。

【0004】インターネットなどのIPネットワークで は、データをパケットの形態で伝送(転送、交換を含 む) するので、 I Pパケットがどのネットワーク中継装 置(以下、単に中継装置と記載することもある)を経由 20 して到着したかを探索することにより、不正者を特定す ることができる。

【0005】不正者特定のために、ネットワーク中継装 置に残されたIPパケットのログと不正行為による侵入 の時刻とを対比しながらIPネットワーク内のパケット の侵入経路を探索する手法がある。

【0006】また、不正行為による侵入を防ぐために、 外部ネットワークとの間にファイアウォールと呼ばれる 特別なコンピュータを備え、フィルタリング技術を用い て特定のパケット(特定のアドレスやサービスポート) 30 【0014】 を制限し、ホストコンピュータ及びIPネットワークを 防護する手法がある。

【0007】さらに、次に示すような2つの従来技術が ある。第1の技術は、Cisco社製のNetRang er(登録商標)である。NetRangerの概念図 を示す図 I を参照すると、このシステムにおいては、不 正者が「Pネットワークを介してホストコンピュータ (HOST) 3に不正アクセスにより侵入した場合、そ のホストコンピュータ3に付属している不正監視装置 (侵入探知ツール) 4 はネットワークの接続性を検査す 40 るためのloginやpingのしきい値を判定した り、操作パターン特徴認識(成り済まし検索)を実施し て異常を検出する。

【0008】不正監視装置4は、ルータ1及びファイア ウォール2に対して異常検出を通知し、不正アクセスの 被害対象となっているホストコンピュータ3への接続を 遮断するためのフィルタテーブル5の作成をルータ1及 びファイアウォール2に依頼する。

【0009】このフィルタテーブル5が作成されたこと

段でフィルタリングによりパケットを廃棄することによ り、不正者はホストコンピュータ5に対して攻撃を行な えなくなる。

【0010】第2の技術は、特開2000-12495 2号公報記載のデータ追跡システムである。このデータ 追跡システムの概念図を示す図2を参照すると、このシ ステムにおいては、不正アクセス者6がIPネットワー クを介してホストコンピュータ9 Aに侵入してきた場 合、そのホストコンピュータ9Aに付属している不正ア クセスの事実を検出する装置9Bが不正を検出し、付跡 している管理システム9Cに通知する。

【0011】管理システム9Cは検出装置9Bの前段の 中継装置7 Cに対し、不正アクセスの発信元の追跡を体 類する。追跡依頼を受信した中総装置7Cは不正アクセ ス者6の特徴情報と自身が中継するデータとを比較する 機能をもち、不正データを検出した場合にはその不正デ ータ内のデータリンク層の解析 8 Cに基づいて、その不 正データを発信した1つ前段の中継装置7Bを検出する ことができる。

【0012】中継装置7Cは特定した中継装置7Bに不 正発信元の追跡を依頼すると同時に、管理システム90 に特定した前段の中継装置7Bの情報を通知する。この ような機能をもつ中継装置7A、7B、7C(データリ ンク層の解析8A,8B,8Cを含む)を連鎖状にネッ トワークに設置することにより、最終的に不正アクセス 者6の発信元を特定できる。

【0013】 このシステムにおいては、不正アクセス者 6が特定された場合、その不正アクセス者6に警告を発 すると共に、ネットワーク管理者に通知が行なわれる。

【発明が解決しようとする課題】不特定多数の個人ユー ザ及び企業ユーザが自由に I P ネットワークを利用でき る「P通信ネットワークシステムでは、「Pネットワー ク全体のどこからでも不正行為が行われる危険性を有す 3.

【0015】上述した従来の技術では、比較的小規模な I Pネットワークでの不正者検出と侵入の防護とが可能 であるものの、国際的な規模のIPネットワークでは十 分な効力を発揮しない。

【0016】つまり、従来の技術においては、前述した 例のように、故意に大量のIPパケットを送信するよう な不正行為の場合、ファイアウォール等でフィルタリン グを行いホストコンピュータの防護を行えるものの、大 **量不正パケットによりIPネットワーク全体へのトラフ** イックが増加し、通常のパケット制御に悪影響を与える ことを免れない。

【0017】また、不正アクセスを検出し不正者を特定 するためには、不正者に至るまでの中継装置 (ルータ) を1つずつ逆上らなくてはならず、 多数の中継装置が経 で、再度の侵入があっても、ホストコンピュータ5の前 50 路中に介在するインターネットでは、不正者を特定する

には多大な時間を要する。

【0018】さらに、インターネットおいては頻繁に経 路の変更が行なわれており、中継装置を逆上る手法で は、経路変更が行なわれた場合には始めから追跡をやり 直さなければならなくなる可能性がある。

【0019】本発明の課題は、これらの従来技術の問題 を解決し、不正パケットの再侵入の運跡を高速に可能と する I P通信ネットワークシステム及び手法を提供する ことにある。

[0020]

【課題を解決するための手段】上記課題を解決するために、本党別の第1の1P通信ネットワークシステムは、それぞれ独立のドメインの1Pメットワークを構成し、かつ1Pパケットのインテリア伝送及びエクステリア伝送を行う複数の自律システムを備える1P通信ネットワークシステムであって、前記複数の自律システムのそれぞれの前起1Pネットワークの境界個所に危障する複数の境界中継整體のそれぞれは、伝送されてきた前記1Pパケットが不正侵入の不正パケットである場合、前記不正パケットの再侵入を検出もたとめフィルタリング情報を収しまづいて前記再侵入を検出したときは、前記不正パケットを廃棄する廃棄手段と、前記フィルタリング情報を同一台律システム内の他の全ての前記境界中継装置に配布する配布手段とを行する。

【0021】本発明の第2のIP通信ネットワークシステムは、前記複数の自律システムのそれぞれのホストコンピュータは、伝送されてきた前記IPパケットが不正侵入の不正パケットであることを予め定められた判定情報に基づいて検出する検出手段を有する。

【0022】本発明の第3の1P通信ネットワークシス 30 テムは、前記境界中総装置の前記配布手段は、前記フィ ルタリン庁情報を前配不正パケットを伝送してきた対向 の前記自律ンステム内の前記境界中継装置に更に配布す る。

【0023】 本発明の第4の1P通信ネットワークシステムは、前記複数の自律システムのそれぞれの前記1Pネットワークの中総個所に位置する複数の中継装置のそれぞれは、伝送されてきた前記1Pパケットが不正侵入の不正パケットである場合、前記不正パケットの再侵入を検出するためのフィルタリング情報に基づいて前記再 40 侵入を検出したときは、前記不正パケットを廃棄する廃棄手段と、前記フィルタリング情報を同一自律システム内の他の全ての前記中継装置に配布する配布手段とを有する。

【0024】 本発明の第1の境界中継装置は、独立のドメインの1Pネットワークを構成し、かつ1Pバケットのインテリア伝送及びエクステリア伝送を行う自律システムの境界個所に位置し、伝送されてきた前記1Pパケットが不正侵入の不正パケットである場合、前記不正パケットの再侵入を検出するためのフィルタリング情報に

基づいて前記再侵入を検出したときは、前記不正パケットを廃棄する廃棄手段と、前記フィルタリング情報を前 配自律システム内の他の全ての境界中継装置に配布する 配布手段とを有する。

【0025】本発明の第2の境界中継装置は、前記配布 手段は、前記フィルタリング情報を前記不正パケットを 伝送してきた対向の前記自律システム内の境界個所に位 置する境界中線装置に更に配布する。

【0026】本発明の第1の不正侵入防能方法は、それ 10 ぞれ独立のドメインのIPネットワークを構成し、かつ IPパケットのインテリア伝送及びエクステリア伝送を 行う複数の自律システムを備えるIP遜信ネットワーク システムにおいて、前記機数の自律システムのそれぞれ は、伝送されてきた前記「Pパケットか正侵入の不正 パケットであることを予め定めた判定情報に基づいて検 出するステップと、前記1Pネットワークの一つの境界 個所で、前記不正パケットの再侵入を検出するためのフ ィルタリング情報に基づいて前記再侵入を検出したと き、前記不正パケットを廃棄するステップと、前記フィ 20 ルタリング情報と同一目律システム内の他の全ての境界 個所を配するステップととかする。

【0027】本発明の第2の不正侵入防御方法は、前記 フィルタリング情報を前記不正パケットを伝送してきた 対向の前記自律ンステム内の境界側所に配布するステッ 方を事に有する。

【0028】 本発明の第3の不正侵人防御方法は、前記 複数の自律システムのそれぞれは、伝送されてきた前記 1 Pパケットが不正侵人の不正パケットである場合、前 記 I Pネットワークの一つの中継個所で、前記不正パケットの再侵入を検出するためのフィルタリング情報に基 づいて前記両侵入を検出したときは、前記不正パケット を廃棄するステップと、前記フィルタリング情報を同 自律システム内の他の全ての中継個所に配布するステッ プと参軍に存する。

[0029]本発明の第4の不正侵入防衛方法は、独立のドメインの1Pネットワークを構成し、かつ1Pパケットのインテリア伝送及びエクステリア伝送を行う自律システムの境界側所において、伝送されてきた前配1Pパケットが不正侵入の不正パケットである場合、前配不正パケットの再侵入を検出したときは、前配不びケットを廃棄するステップと、前配フィルタリング情報を前記自律システム内の他の全ての境界側所に配布するステップとを有する。

【0030】 【発明の実施の形態】次に、本発明の実施の形態について図面を参照して説明する。

テムの境界個所に位置し、伝送されてきた前記IPパケットが不正侵入の不正パケットである場合、前記不正パ 成)本発明の一実施の形態におけるIP通信ネットワーケットの再侵入を検出するためのフィルタリング情報に 50 クシステムの全体構成を示す図るを参照すると、このシ

ステムSYSはIPネットワークとしてのインターネッ トに適用される。

【0032】 I P通信ネットワークシステムSYSに は、複数の自律システムASOO、ASO1、ASO2 が存在する。自律システムASOO, ASO1, ASO 2のそれぞれはドメインまたは内部システムとも称さ れ、1つのインターネット接続事業者(プロバイダ)ま たは企業のイントラネットなどが該当する。自律システ ムASOO、ASO1、ASO2のそれぞれは、独立の ドメインの I Pネットワークを構成し、かつ I Pパケッ 10 トのインテリア伝送及びエクステリア伝送を行う。

【0033】自律システムASOO, ASO1, ASO 2の相互間は境界ルータRT1と呼ばれるゲートウェイ (ネットワーク中継装置)を通して接続されている。各 自律システムASOO、ASOI、ASO2において、 境界ルータRT1間は中継ルータRT2を通して接続さ れている。各中継ルータRT2はホストコンピュータを 収容することができる。また、ホストコンピュータには 複数のユーザ端末装置 (パーソナルコンピュータなど) が接続可能である。

【0034】ここに示す例では、自律システムASOO 内の中継ルータ(RT2)20に被害者ホストコンピュ 一タ30が収容され、自律システムAS01内の中継ル ータ(RT2)70に不正者ホストコンピュータ60が 収容されている。自律システムAS00と自律システム ASO1とは、境界ルータ(RT1)10,40を通し て接続されている。

【0035】このようなIP通信ネットワークシステム SYSにおいて、不正者ホストコンピュータ60の追跡 O, ASO1における多数のルータ(RT1, RT2) 10.20.40.70を経由して不正者ホストコンピ ュータ60から被害者ホストコンピュータ30に不正パ ケットが到達するためである。

【0036】しかし、後に詳述するように、各境界ルー タRT1に特別な機構を配備することにより、不正パケ ットの発信元の追跡と、不正パケットの再侵入の遮断と が高速に可能となる。

【0037】〔境界ルータ及び被害者ホストコンピュー タの概要構成及び動作〕次に、図3に示すIP通信ネッ 40 トワークシステムSYSにおける自律システムASOO に配置された境界ルータ10及び被害者ホストコンピュ 一タ30の構成及び動作の概要について説明する。

【0038】図3及び図4を参照すると、自律システム AS01内の図示省略の不正者端末装置が接続されてい るホストコンピュータ(不正者)60から不正アクセス のパケットが送信された場合、この不正アクセスパケッ トは中継ルータ70及び境界ルータ40を通して、自律 システムAS00の境界ルータ10に到達する。

【0039】境界ルータ10に到達した不正アクセスパ 50 【0048】さらに、被害者ホストコンピュータ30に

ケットは、境界ルータ10内のIPパケット中継部10 0を通過した後、中継ルータ20を通ってホストコンピ ュータ(被害者) 30のIPパケット送受信部300に 受信される。

【0040】不正アクセスパケットは更にTCP/IP (Transmission Control Protocol over Internet Proto col) 階層のアプリケーションプロトコル (以下、単にア プリケーションと記載する) 301を介して不正侵入監 視部340に渡される(動作手順0P1)。

【0041】次に、不正侵入監視部340は、しきい値 情報350を参照し、予め定められたしきい値を超えて いる場合、不正アクセスがあったことを示す不正アクセ ス発生情報(後に詳述する探索要求データ))を IPパ ケット送受信部300に通知する。しきい値情報350 の設定はホストコンピュータ30の管理者によって予め 行われる。

【0042】 I Pパケット送受信部300から送信され た不正アクセス発生情報は、中継ルータ20を介して瑜 界ルータ10のポート106に入力され、不正侵入監視 20 装置180に通知される。なお、厳密には、不正アクセ ス発生情報はポート106からIPパケット中線部10 ○を経由して不正侵入監視装置180に通知される(○) P2).

【0043】不正侵入監視装置180は受信した不正ア クセス発生情報に基づく不正アクセス情報を不正アクセ ス情報テーブル150に登録する(OP3)。また、不 正侵入監視装置180は境界ルータ情報152を参照 し、情報配付先を決定する(OP4)。

【0044】境界ルータ10は不正アクセス情報テーブ を難しくしている背景には、複数の自律システムASO 30 ル150の内容を自己の自律システムAS00及び隣接 する他の自律システム A S O 1 の他の境界ルータ R T 1, 40に通知し、それぞれの境界ルータ内の不正アク セス情報テーブルに登録依頼する(0 P 5)。

【0045】 この後、自律システムAS01の不正者ホ ストコンピュータ60からの再侵入があると、不正アク セスパケットはポート107を通してJPパケット中総 部100に入る(OP6)。 IPパケット中継部100 は不正アクセス情報テーブル150を参照し、受信した 不正アクセスパケットの内容と比較する(0 P 7)。 【0046】この比較結果、内容が一致したならば、₁

Pパケット中継部100において該当パケットを廃棄 し、不正アクセスを遮断する(0 P 8)。

【0047】これにより、自律システムASOOの境界 ルータ10と隣接する他の自律システムAS01の境界 ルータ40との間で不正アクセス情報テーブル150の 内容の交換ができ、不正者の侵入経路を高速に探索でき るばかりでなく、不正アクセスパケットの侵入を自律シ ステムASOOなどの自律ネットワーク単位で防御する ことができる。

おいて不正者の監視状況を把握するために、次の動作を 行う。

【0049】 つまり、上記動作手順OP3において、不 正侵入監視装置180が不正監視状態になり、かつ上記 動作手順OP8において、IPパケット中継部100が 不正アクセスパケットを発見したとき、境界ルータ1 0, 40, RT1のそれぞれの状況(後に詳述する不正 侵入レスポンスデータ)をホストコンピュータ30に報 告する (OP9)。

【0050】また、ホストコンピュータ30のIPパケ 10 ット送受信部300は、報告された境界ルータ10、4 RTIのそれぞれの状況情報を不正侵入監視表示部 360に伝達し、不正監視の状況表示を行わせる(OP 1.0) .

【0051】〔境界ルータ及び被害者ホストコンピュー タの詳細構成及び動作〕次に、図3及び図4に示す IP 通信ネットワークシステムSYSにおける自律システム ASOOに配置された境界ルータ10及び被害者ホスト コンピュータ30の構成及び動作の詳細について説明す る。

【0052】(被害者ホストコンピュータにおける不正 者侵入時の処理)図15及び図16は被害者ホストコン ピュータ30における不正者侵入時の処理手順を示して いる。

【0053】図5及び関連図を併せ参照すると、自律シ ステムASOI内の不正者ホストコンピュータ60から 不正アクセスのIPパケットが送信された場合、この不 正アクセスパケット(以下、単に不正パケットと称する こともある)は中継ルータ70及び境界ルータ40を通 して、自律システムASООの境界ルータ10に到達す 30

【0054】 境界ルータ10に到達した不正アクセスパ ケットは、境界ルータ10内のポート107、 IPパケ ット中継部100、及びポート106を通過した後、中 継ルータ20を通って被害者ホストコンピュータ (HO ST)30のIPパケット送受信部300に受信され

【0055】不正アクセスパケットは更にアプリケーシ ョン301を介して不正侵入監視部340に渡される。 つまり、TCP/IP階層のFTP(File Transfer Pro 40 tocol)及びTelnet(Telecommunication Network P rotocol)などのアプリケーション301では、不正アク セスを判断するのに必要な情報として、アプリケーショ ン種別, セッション (session)情報, 不正者の I Pアドレス(偽りアドレス可), メッセージ種別, ユ ーザID, 転送ファイル名, 転送ファイルサイズ, 操作 ディレクトリ、及び入力コマンド名などを不正侵入監領 部340の受付部302に送信して不正侵入監視機能を 起動する。

きい値情報テーブル(図示省略)のしきい値情報350 に基づいて、不正侵入か否かの判断を行う。不正侵入監 視部340の不正アクセス判定処理部303は、図16 に示す処理手順に基づいて、アプリケーション301か ら受付部302を通して受信したアプリケーション種別 やセッション情報などから、同一ユーザによる同一コマ ンド等の繰り返し攻撃なのか、単にトラフィックが上が っているのかを見極めたうえでしきい値情報350と比 較する。

【0057】しきい値情報350には、図8に示すよう に、不正アクセスを監視するための種別(アプリケーシ ョン種別、メッセージ種別など)と、それらに対応した 不正トライ回数とが設定されている。しきい値情報35 0は、図13に示すように、不正を監視するための各々 の判定種別に対して複数の要素 (条件) を保有し、それ ぞれの要素が全て満たされたときに不正となるように登 録されている。

【0058】これにより、不正アクセスパケット検出の 正確性を強化している。しきい値情報350の設定は、

20 被害者ホストコンピュータ30の管理者がその利用状況 に応じて、コマンド163の入力により予め設定してお

【0059】より好ましくは、不正アクセスによる不正 侵入を防ぐためのしきい値情報350のほかに、ウィル スの特徴情報を設定できるようにすることで、ウィルス データを含むパケットを送受信しないように、ホストコ ンピュータ30の不正侵入監視部340を構成する。 【0060】不正侵入監視部340の不正アクセス判定

処理部303は、不正アクセスと判断すると、要求種別 「登録(不正アクセス防止依頼要求)」を含む探索要求 データ50を作成し、パケットの形態で I Pパケット送 受信部300及び中継ルータ20を経て、境界ルータ1 0に通知する。

【0061】探索要求データ50は、図6に一例を示す ように、宛先ルータ(境界ルータ) IPアドレス、白ル ータIPアドレス、宛先(被害者ホストコンピュータ3 IPアドレス、プロトコル種別、ポート番号などを 一情報として含む。

【0062】(境界ルータにおける不正者情報配布時の 処理)図17.図18及び図19は境界ルータにおける 不正者情報(探索要求データ)配布時の処理手順を示し ている。

【0063】被害者ホストコンピュータ30から探索要 求データ50により不正アクセス発生の通知を受けた境 界ルータ10においては、ポート106から IPパケッ ト中継部100を通して、不正侵入監視装置180の受 付処理部104が起動される。

【0064】不正侵入監視装置180では、情報登録処 理部103が探索要求データ50に含まれている不正者 【0056】不正侵入監視部340は起動されると、し 50 情報の内、被害者ホストコンピュータ30に対応する宛 先 I Pアドレス, プロトコル種別, 及びポート番号を不 正アクセス情報80(図7参照)として不正アクセス情 報テーブル150に登録(追加登録)する。また、IP パケット送受信部103は探索要求データ50をアプリ ケーション301及び不正侵入レスポンス処理部109 に送信する。これにより、この境界ルータ10は不正者 ホストコンピュータ60から被害者ホストコンピュータ 30への不正アクセスパケットの監視状態になる。

【0065】なお、不正アクセスの監視期間 (時間) を 予めコマンド162により情報登録処理部103に設定 することも可能である。この場合には、所定の監視期間 が満了すると不正監視を停止させるために、情報登録処 理部103が不正アクセス情報テーブル150から該当 する情報を削除する。

【0066】境界ルータ10の不正侵入レスポンス処理 部109は、IPパケット送受信部103からの探索要 求データ50に基づき、不正者ホストコンピュータ60 の監視状態になっていることを I Pパケット中継部 1 0 0を通して宛先ホストコンピュータ、つまり被害者ホス トコンピュータ30に伝達するために、レスポンス細別 20 として「不正監視」を含む不正侵入レスポンスデータ1 40をパケット形態で送信する。

【0067】 この不正侵入レスポンスデータ140に は、図12に示すように、レスポンス種別としての「不 正発見」及び「不正監視」の情報のほかに、宛先IPア ドレス、自ルータIPアドレス、プロトコル種別、ポー ト番号、及び自ルータAS番号が含まれている。

【0068】情報登録処理部103による不正者アクセ ス情報テープル150への不正監視を実施させるための 不正アクセス情報80の登録が完了した後、宛先检索机 30 理部102は境界ルータ情報テーブル151を検索し、 不正アクセス情報通知先(境界ルータIPアドレス)を 読み出す。この境界ルータ情報テーブル151には、図 9に示すように、同一自律システムASOO内の境界ル 一タRT1のIPアドレスなどの境界ルータ情報I52 が登録されており、その宛先全ての境界ルータRT1に 探索要求データ50が追跡依頼情報配付処理部101. IPパケット中継部100. 及びポート107を涌して 通知される。

【0069】 ここで、追跡依頼情報配付処理部101は 40 宛先検索処理部102から受信した探索要求データ50 のうちの宛先ルータIPアドレス及び自ルータIPアド レスを取得した境界ルータIPアドレス及び自境界ルー タIPアドレスにそれぞれ更新する。また、追跡依頼情 報配付処理部101は更新した探索要求データ50を記 録する処理を取得アドレス数に対応する回数繰り返す。 【0070】境界ルータ情報テーブル151には、コマ ンド160で境界ルータ情報152を設定できるが、自 律システムAS00内の他の全ての境界ルータRT1に 境界ルータ情報152の設定を実施するのには手間がか 50 40(図12参照)を不正侵入レスポンス処理部109

12 かる。このために、境界ルータ情報送受信処理部105 が他の境界ルータRT1との間で定期的に境界ルータ情 報152を交換する。

【0071】以上の処理により、不正侵入された自律シ ステムASО0内の全ての境界ルータRT1に、配布さ れた探索要求データ50に基づく不正アクセス情報80 が設定され、自律システムAS00全体が不正侵入の監 視下におかれた状態になる。

【0072】 (境界ルータにおける不正アクセスパケッ ト監視時の処理) 図20. 図21及び図22は境界ルー タにおける不正アクセスパケット監視時の処理手順を示 している。

【0073】この状態で、更に自律システムAS01の 境界ルータ40を通して不正アクセスがあった場合。不 正者ホストコンピュータ60からのIPパケット(不正 アクセスパケット)は、境界ルータ10のポート107 を経由して I Pパケット中継部 1 0 0 に送られる。

【0074】 I Pパケット中継部100は不正アクセス 情報テーブル150を参照し、入力 IPパケットが不正 者ホストコンピュータ60からの不正アクセスパケット と一致するか否かを確認する。ここでは、不正者ホスト コンピュータ60からの不正アクセスパケットのため、 登録内容と一致する。

【0075】 I Pパケット中継部100は境界ルータ4 Oから受信した I Pパケット及び不正アクセス情報テー ブル150に登録されている不正アクセス情報80を基 に、図11に示す情報を含む不正パケット情報120を 作成し、不正侵入監視装置180の宛先檢索処理部10 2に送信する。

【0076】宛先検索処理部102は、不正アクセスパ ケットがどこのルータから到来したのかを解析するため に、不正パケット情報120と接続ルータ情報テーブル 108内の接続ルータ情報90(図10参照)とを参照 し、一致する近隣のルータのIPアドレス(不正アクセ スパケットの送信元ルータIPアドレス)を取得する。 なお、接続ルータ情報テーブル108への接続ルータ情 **報90は、予めコマンド160により、自ルータに接続** されている近隣のルータの情報として登録される。

【0077】追跡依頼情報配付処理部101は宛先検索 処理部102から取得した I Pアドレス及び不正パケッ ト情報120を基に、配布するべき境界ルータ40家の 探索要求データ50を作成する。この作成された探索要 求データ50はIPパケット中継部100及びポート1 07を経由して境界ルータ40に送信される。

【0078】追跡依頼情報配付処理部101は、同時 に、この境界ルータ10で不正アクセスパケットを発見 したことを宛先ホストコンピュータ対応の被害者ホスト コンピュータ30に伝達するために、レスポンス種別と して「不正発見」を示した不正侵入レスポンスデータ1

からIPパケット中継部100を経由して送信する。 【0079】自律システムAS01内の境界ルータ40 は上述した処理を繰り返すことにより、自IPネットワ 一ク内の不正者、つまりホストコンピュータ60を限定 する。

【0080】探索要求データ50が最終的に不正者の存 在する、厳密には不正者の使用する端末装置に係わるホ ストコンピュータ60に到達した場合、その不正者ホス トコンピュータ60はルータ同様に不正者の判定を行 レス対応の被害者ホストコンピュータ30に送信する。 【0081】不正者の特定が行われ、排除された後に は、IPネットワーク全体の自律システムASOO、A S 0 1 に登録解除を指示する必要がある。各境界ルータ 10, 40, RT1においては、通常は上述した監視期 間(時間)によって登録解除を実施するが、コマンド1 61によって解除要求を境界ルータ10に送信し、不正 アクセス情報テーブル150から該当する情報を削除す ることもできる。

【0082】各境界ルータ10、40、RT1から送信 された不正侵入レスポンスデータ140は、被害を受け ている被害者ホストコンピュータ30のIPパケット送 受信部300を経由して、不正侵入監視レスポンス受付 処理部304が受信し、不正侵入監視状況表示処理部3 0.5を記動する。

【0083】なお、不正侵入監視レスポンス受付処理部 304及び不正侵入監視状況表示処理部305は、図4 に示す被害者ホストコンピュータ30の不正侵入監視表 示部360を構成する。

【0084】不正侵入監視状況表示処理部305は受信 30 した不正侵入レスポンスデータ140からAS番号やル ータアドレスを抽出し、図14に示すような不正侵入監 視状況を不正侵入監視表示部360に表示する。

【0085】図14に示す不正侵入監視状況の表示例に おいては、AS番号「III」対応の自律システム内の マーク©で記載したホストコンピュータ(IPアドレ ス:111.10.12.44)30が被害者であり、 AS番号「2510」の自律システム内のマーク☆で記 載した不正者ホストコンピュータ(IPアドレス:1 0.34.210.55)60が不正者の端末装置(I 40 Pアドレス: 10.34.210.75) に係わること を示している。

【0086】また、各自律システムにおいてマーク●は 「不正発見」の境界ルータを示し、マーク〇は「不正監 視中」の境界ルータを示している。

【0087】以上説明したように、本発明の一実施の形 態のIP通信ネットワークシステムSYSにおいては、 インターネットなどの I Pネットワークから自律システ ムASOOのホストコンピュータ3Oに侵入してきた不 侵入監視装置180で検出し、同一自律システムASO 0内の他の境界ルータRT1に通知する。

【0088】境界ルータ10では、自境界ルータの不正 アクセス情報テーブル150に直接登録し、再侵入時、 高速で送信元のキャリア(プロバイダ)を特定すること ができる。境界ルータ情報テーブル151には、自律シ ステムASOO内の境界ルータ10、RT1のIPアド レスが登録されており、この宛先に不正者情報 (探索要 求データ50)を配付することにより、不正者特定の高 い、不正者の情報を探索要求データ500宛先IPアド 10 速化を図ることが可能になる。また、不正なパケットの 侵入を自律システムASOOのネットワーク単位で防御 できるため、不正アクセスパケットによるトラフィック 増加などを防止できる。

> 【0089】各境界ルータ10、RT1に不正アクセス 情報テーブル150をもち、再侵入してきた場合。その 不正アクセス情報テーブル150内の不正アクセス情報 80と比較し、該当する侵入者と判明したならば、 送信 元ルータ(RT1) 40に探索要求データ50を配付す る。これを繰り返すことにより、不正者に最も近いルー 20 タ(RT1) 40にたどり着いた場合には、そのルータ にて遮断処理が行なわれ、不正者のアクセスを遮断する ことができる。

【0090】さらに、被害者ホストコンピュータ30の 存在する自律システムASOO内の全ての他境界ルータ RT1に情報が通知されているため、経路が変更された 場合でも、迅速に探索を開始することが可能になる。

【0091】 [変形例] 上述した一実施の形態の [P涌 信ネットワークシステムにおいて、同一の自律システム の内部に不正者(不正者のホストコンピュータ及び端末 装置) 及び被害者(被害者ホストコンピュータ) が存在 する場合は、上記境界ルータの機能を持つ中継ルータを 自律システムの内部に配備することにより、不正者の特 定を同様に行うことができる。

【0092】この場合、自律システム内の各々の中継ル 一タ内部の接続ルータ情報テーブル及び境界ルータ情報 テーブルには、自ルータに接続されているルータを登録 しておく。

【0093】不正を検出した被害者ホストコンピュータ は探索要求データを境界ルータに送儀すると共に、自被 害者ホストコンピュータに接続している中継ルータにも 送信する。中継ルータによる不正者特定の処理手法はト 述した境界ルータによる不正者の特定手法と同じであ

【0094】 [付記]

(付記1) それぞれ独立のドメインのIPネットワー クを構成し、かつIPパケットのインテリア伝送及びエ クステリア伝送を行う複数の自律システムを備えるIP 通信ネットワークシステムであって、前記複数の自律シ ステムのそれぞれの前記IPネットワークの境界個所に 正者の不正アクセスパケットは、境界ルータ10の不正 50 位置する複数の境界中継装置のそれぞれは、伝送されて

きた前記IPパケットが不正侵入の不正パケットである 場合、前記不正パケットの再侵入を検出するためのフィ ルタリング情報に基づいて前記再侵入を検出したとき は、前記不正パケットを廃棄する廃棄手段と、前記フィ ルタリング情報を同一自律システム内の他の全ての前記 境界中継装置に配布する配布手段とを有するIP通信ネ ットワークシステム。

【0095】(付記2) 前記複数の自律システムのそ れぞれのホストコンピュータは、伝送されてきた前記Ⅰ Pパケットが不正侵入の不正パケットであることを予め 定められた判定情報に基づいて検出する検出手段を有す る付記1記載のIP通信ネットワークシステム。

【0096】(付記3) 前記境界中継装置の前記配布 手段は、前記フィルタリング情報を前記不正パケットを 伝送してきた対向の前記自律システム内の前記境界中線 装置に更に配布する付記1または2記載のIP通信ネッ トワークシステム。

【0097】(付記4) 前記複数の自律システムのそ れぞれの前記IPネットワークの中継個所に位置する複 ケットが不正侵入の不正パケットである場合、前記不正 パケットの再侵入を検出するためのフィルタリング情報 に基づいて前記再侵入を検出したときは、前記不正パケ ットを廃棄する廃棄手段と、前記フィルタリング情報を 同一自律システム内の他の全ての前記中継装置に配布す る配布手段とを有する付記1、2または3記載のIP通 信ネットワークシステム。

【0098】(付記5) 独立のドメインの I Pネット ワークを構成し、かつIPパケットのインテリア伝送及 びエクステリア伝送を行う自律システムの境界個所に位 置し、伝送されてきた前記 I Pパケットが不正侵入の不 正パケットである場合、前記不正パケットの再侵入を検 出するためのフィルタリング情報に基づいて前記再得入 を検出したときは、前記不正パケットを廃棄する廃棄手 段と、前記フィルタリング情報を前記自律システム内の 他の全ての境界中継装置に配布する配布手段とを有する 境界中継装置。

【0099】(付記6) 前記配布手段は、前記フィル タリング情報を前記不正パケットを伝送してきた対向の 前記自律システム内の境界個所に位置する境界中継装置 40

に更に配布する付記5記載の境界中継装置。 【0100】(付記7) それぞれ独立のドメインの [Pネットワークを構成し、かつIPパケットのインテリ ア伝送及びエクステリア伝送を行う複数の自律システム を備えるIP通信ネットワークシステムにおいて、前記 複数の自律システムのそれぞれは、伝送されてきた前記 I Pパケットが不正侵入の不正パケットであることを予 め定めた判定情報に基づいて検出するステップと、前記 I Pネットワークの一つの境界個所で、前記不正パケッ トの再侵入を検出するためのフィルタリング情報に基づ 50 システムの構成を示すプロック図。

いて前記再侵入を検出したとき、前記不正パケットを廃 棄するステップと、前記フィルタリング情報を同一自律 システム内の他の全ての境界個所に配布するステップと を有する不正侵入防御方法。

16

【0101】(付記8) 前記フィルタリング情報を前 記不正パケットを伝送してきた対向の前記自律システム 内の境界個所に配布するステップを更に有する付記 7 記 裁の不正侵入防御方法。

【0102】(付記9) 前記複数の自律システムのそ れぞれは、伝送されてきた前記IPパケットが不正侵入 の不正パケットである場合、前記IPネットワークの一 つの中継個所で、前記不正パケットの再侵入を輸出する ためのフィルタリング情報に基づいて前記再侵入を検出 したときは、前記不正パケットを摩塞するステップと 前記フィルタリング情報を同一自律システム内の他の全 ての中継個所に配布するステップとを更に有する付記? または8記載の不正侵入防御方法。

【0103】(付記10) 独立のドメインのIPネッ トワークを構成し、かつIPパケットのインテリア伝送 数の中継装置のそれぞれは、伝送されてきた前記IPパ 20 及びエクステリア伝送を行う自律システムの境界個所に おいて、伝送されてきた前記IPパケットが不正侵入の 不正パケットである場合、前記不正パケットの再得入を 検出するためのフィルタリング情報に基づいて前記再侵 入を検出したときは、前記不正パケットを廃棄するステ ップと、前記フィルタリング情報を前記自律システム内 の他の全ての境界個所に配布するステップとを有する不 正侵入防御方法。

> 【0104】(付記11) 前記フィルタリング情報を 前記不正パケットを伝送してきた対向の前記自律システ ム内の境界個所に配布するステップを更に有する付記1 0記載の不正侵入防御方法。

[0105]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、 他のキャリア (他のプロバイダ) の [Pネットワーク. つまり自律システムを介して侵入してきた不正者を1つ 1つの中継個所を逆上り特定せず、直接境界個所にて給 出することで不正者を高速に (短時間に) 特定し、遮断 することができる。

【0106】また、不正者情報 (フィルタリング情報) を同一自律システム(同一キャリアネットワーク)内の 全ての境界個所にもたすことで、その自律システム全体 にガードがかかることになり、不正アクセスのIPパケ ットの再侵入を防ぐことができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】従来のIP通信ネットワークシステムの第1の 例を説明するための図。

【図2】従来のIP通信ネットワークシステムの第2の 例を説明するための図。

【図3】本発明の一実施の形態のIP通信ネットワーク

17

【図4】境界ルータ及び被害者ホストコンピュータの概 要構成及び動作を説明するためのブロック図。

【図5】境界ルータ及び被害者ホストコンピュータの詳 細構成及び動作を説明するためのブロック図。

【図6】探索要求データを説明するための図。

【図7】不正アクセス情報を説明するための図。

【図8】 しきい値情報を説明するための図。

【図9】境界ルータ情報を説明するための図。

【図10】接続ルータ情報を説明するための図。

【図11】不正パケット情報を説明するための図。

【図12】不正侵入レスポンスデータを説明するための

【図13】しきい値情報の判定種別の要素を説明するた めの図。

【図14】不正侵入監視状況の表示例を示す。

【図15】被害者ホストコンピュータにおける不正者侵 入時の処理を示すフローチャート。

【図16】被害者ホストコンピュータにおける不正者侵 入時の処理を示すフローチャート。

*【図17】境界ルータにおける不正者情報配布時の処理 を示すフローチャート。

【図18】境界ルータにおける不正者情報配布時の処理 を示すフローチャート。

【図19】境界ルータにおける不正者情報配布時の処理 を示すフローチャート。

【図20】 境界ルータにおける不正パケット監視時の処 理を示すフローチャート。

【図21】境界ルータにおける不正パケット監視時の処

10 理を示すフローチャート。 【図22】境界ルータにおける不正パケット監視時の処

理を示すフローチャート。 【符号の説明】

6.0

SYS 1 P 通信ネットワークシステム

ASOO, ASO1, ASO2 自律システム

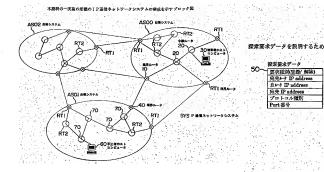
10, 40, RT1 境界ルータ 20, 70, RT2 中継ルータ

3.0 被害者ホストコンピュータ

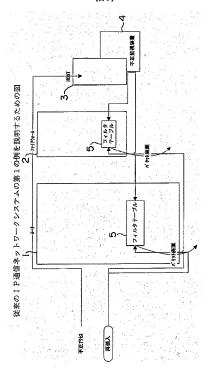
不正者ホストコンピュータ

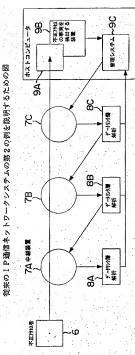
[図3]

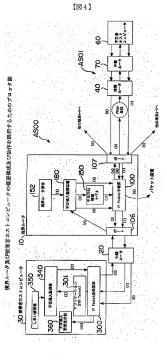
[図6]



[図1]

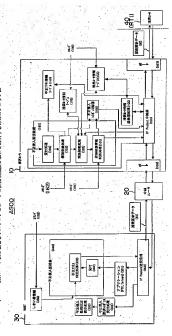




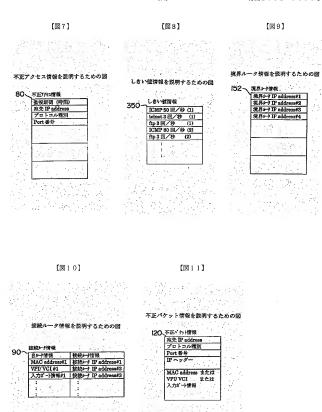


【図2】

[図5]



発界ルーク及び被害者ポストコンピュータの跡組構成及び動作を説明するためのプロック図



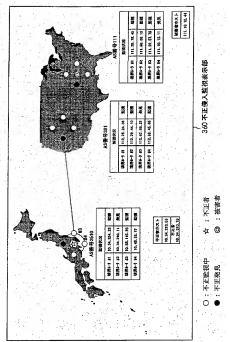
しきい値情報の判定機別の要素を収明するための関

【図12】

[図13]

| | | | 350 L & V 通情報の利定程例/ EOMP 50 回入後 (1) tehet 3 回入後 (1) | 利定権別無の収束 ICMP 50 国/砂 (3 以下の条件が全て 不正と判定する | AND 条件のとき |
|------------------|--|--------------|--|---|--------------|
| TT (8 1 1 | ポンスデータを説明す | 7 h 1h 10 FM | ICMP 80 80 /# (2) | 不正トライ回数 | 50日/10 |
| 不正反人レン | ルンハナークを説明り | のにめの図 | | アプリケーション開発子 | なし |
| | | 25 | fbp3回/\$) (3) | かセツ 種別! | ICMP xa- |
| | manager of County and the | | | 同一3十 判定 | なし |
| | 不正侵入いないが、・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・ | | | 同一けが対対定 | なし |
| 140~ | 宛先 IP address | 7 | | 整入3777 | なし |
| | A +- 1 IP address | - | | 79~4機能 | ab 9 |
| 10.00 | | 4 | \ \ | 整视测给时期。 | ALL |
| 100 | プロトコル種別 | | The state of the s | 账视終了時刻 | ALL |
| | Port 番号 | | - North All And France N | 10 4 0 | 100000 |
| 155 | 自ルータ AS番号 | 1 | | V | |
| | レスギ ンス種別 | 7 | | Telnet 3 回/粉 (t) | |
| | (不正発見/不正監視) | | | 以下の条件が全て | AND 条件のとき :: |
| | (不正完見/ 不正監視) | - | The state of the s | 不正と判定する | |
| | The state of the S | 411 a | | 不正回数 - | 3日/約 |
| | and the second of the | | | 77 サーション部別子 | Telnet |
| | | | | カナン 推別 | なし |
| 10 2 27 1 10 | 1 1 | 1 1 1 1 1 | | 同一3十 判定 | 35.7 |
| and the first of | - 11 | | | 同一セッション制定・ | ab 1 . |
| | | 1 / 2 7 | | 投入397十 | ping . |
| | | | | | |

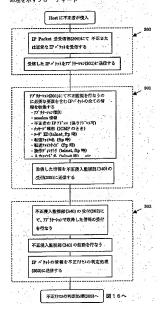
[図14]



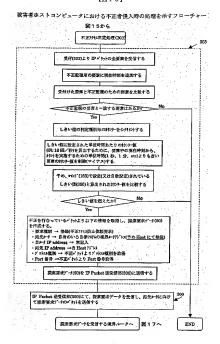
不正侵入監視状況の表示例を示す図

【図15】

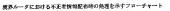
被害者ホストコンピュータにおける不正者侵入時の 処理を示すフローチャート

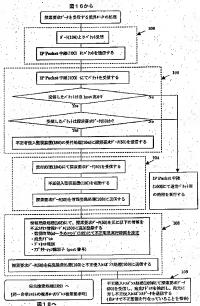


[図16]



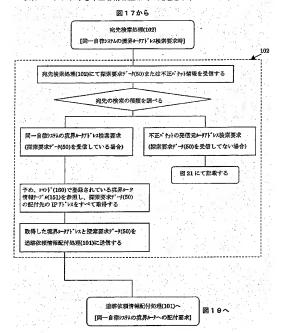
[図17]



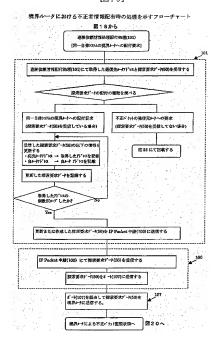


[図18]

境界ルータにおける不正者情報配布時の処理を示すフローチャート

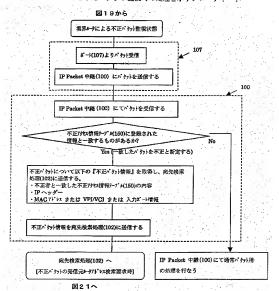


[図19]

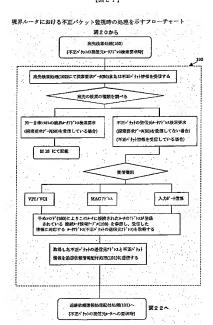


[図20]

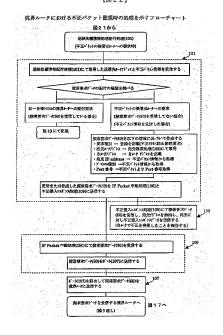
境界ルータにおける不正パケット監視時の処理を示すフローチャート



[図21]



[図22]



フロントページの続き

(72)発明者 田口 敦子

神奈川県横浜市港北区新横浜3丁目9番18 号富士通コミュニケーション・システムズ 株式会社内

(72)発明者 近藤 竜央

神奈川県横浜市港北区新横浜3丁目9番18 号富士通コミュニケーション・システムズ 株式会社内

(72)発明者 木田 裕之

神奈川県横浜市港北区新横浜3丁目9番18 号富士通コミュニケーション・システムズ 株式会社内

Fターム(参考) 5B089 GA31 GB02 HA10 HB02 KA17

KB04 KB06 KB13 KC54 5K030 GA11 GA15 HA08 HC01 HD03

HD05 HD07 JA11 LC15 LD02

MAO4 NBOO